## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number 06222944 A

(43) Date of publication of application: 12 . 08 . 94

(51) Int. CI

G06F 11/20 G06F 15/16 // G06F 11/30

(21) Application number: 05012390

(22) Date of filing: 28 . 01 . 93

(71) Applicant:

MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(72) Inventor:

YOSHIMATSU KUNINAO

## (54) SWITCHING CONTROL METHOD FOR DUPLEXED ELECTRONIC COMPUTER SYSTEM

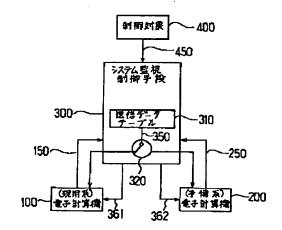
(57) Abstract:

PURPOSE: To continuously switch processing from a present electronic computer to a stand-by system without generating controlled system data being non-processed at the time of fault generation.

CONSTITUTION: This system is composed of duplexed (present system and stand-by system) electronic computers 100 and 200 to be operated as present and stand-by systems and a system monitoring and controlling means 300. The system monitoring and controlling means adds an ID to the controlled system data sent from a controlled system 400, stores them in a transmission data table 310 and successively transmits them to the present system electronic computer 100. The present system electronic computer reports the ID of the processed data to the system monitoring and controlling means 300, and the system monitoring and controlling means deletes the reported data from the transmission data table. Thus, the system monitoring and controlling means always stores no-processed data at the present system electronic computer. At the time of fault generation, all these data are transmitted to the stand-by system electronic computer 200, and processing is continuously switched from the present system to the

stand-by system without generating the controlled system data being non-processed.

COPYRIGHT: (C)1994,JPO&Japio



THIS PAGE BLANK (USPTO)



(19)日本园称毕介 (JP)

₩(∀) 4 特罪 噩 4 3

(11)特許出願公開番号

特開平6-222944

永億形

(43)公開日 平成6年(1994)8月12日

(51)IntCl.		做別記号	做別記号 庁内監理番号	. L	技術表
G06F	11/20	310 E	7313-5B		
_	15/16	470 B	9190-5L		
		_	9190-5L		
/ C08F 1	11/30	×	9290-5B		
-					

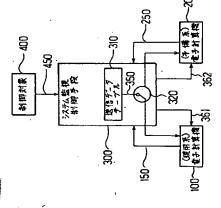
審査請求 未請求 請求項の数4 01 (全 14 頁)

(71)出願人 000006013	三菱電機株式会社 東京都千代田区丸の内二丁目 2番 3 号	明者 古松 邦尚 (444年) 1年 1年 114年20年21	# 自 17 / 加 1 1 1 1 1 1 1 2 1 2 4 4 8 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	理人 弁理士 高田 守		-	
(71)曲		(72)発明者		(74)代理人			
号 特颐平5-12390	平成5年(1933)1月28日						
(21)出颐番号	(22)出版日						
	0	D					

(54)【発明の名称】 二重化電子計算機システムの切替制御方式

発生させずに継続的に処理を現用電子計算機から予備系 【目的】 障害発生時に未処理となる制御対象データを のに切替える。

る。現用系電子計算機は処理の済んだデータの10をシ ステム監視制御手段300に通知し、システム監視制御 用系電子計算機で未処理のデータを配慮している。障害 【梅成】 現用・予備系として動作する二重化された電 子計算機100,200、システム監視制御手段300 から構成される。システム監視制御手段は制御対象から 年段は通知のあったデータを送信データテーブルから削 除する。このようにしてシステム監視制御手段は常に現 発生時にこれらのデータを全て予備系電子計算機200 送られる制御対象データに1口を付加、送信データテー に送信して、未処理となる制御対象データを発生させず ブルに記憶し、順に現用采電子計算機100に送信す こ権税的に処理を現用系から予備系に切替える。



| 特許語状の範囲|

請求項1】 二重化された電子計算機が現用系、及び それまでの予備系電子計算機が、現用系に代わって処理 **と継続して実行する二重化システムにおいて、現用系電** 子計算機の動作を監視するシステム監視手段を設け、上 **記システム監視手段は、現用系電子計算機における未処 墳客発生時に、上記パッファ・テーブル中のデータを含 カて、予備系電子計算機に送信することにより、データ 処理の継続を可能としたことを特徴とする二重化電子計** 里データを格納するためのパッファ・テーブルを備え、 -備系として動作し、現用系に障害が発生した場合に、 **幕機システムの切替制御方式。** 

【請求項2】 二重化された電子計算機が現用系、及び それまでの予備系電子計算機が、現用系に代わって処理 を継続して実行する二重化システムにおいて、現用系電 子計算機の動作を監視するシステム監視手段を散け、上 記システム監視手段は、現用系館子計算機にデータ送信 した計時情報を配億し、予め設定された許容時間内に応 答を確認できなかった場合、上記現用系計算機に障害が 発生したと見なし、現用系、予備系計算機を切り替える ことを特徴とした二重化電子計算機システムの切替制御 予備系として動作し、現用系に障害が発生した場合に、

1

【請求項3】 二重化された電子計算機が現用系、及び **系計算機に障害が発生したと見なし、現用系、予備系計** それまでの予備系電子計算機が、現用系に代わって処理 を継続して実行する二重化システムにおいて、現用系電 子計算機の動作を監視するシステム監視手段を散け、上 え、既定量を越えてデータを受信した場合に、上記現用 算機を切り替えることを特徴とした二重化電子計算機シ **予備系として動作し、現用系に障害が発生した場合に、** 記システム監視手段は、データ量を管理する手段を備 ステムの切替制御方式。

【請求項4】 二重化された電子計算機が現用系、及び それまでの予備系電子計算機が、現用系に代わって処理 を継続して実行する二重化システムにおいて、現用系電 子計算機の動作を監視するシステム監視手段を設け、上 記システム監視手段は、処理対象データの優先度管理手 段を備え、データ処理優先順序に従って処理することを 可能としたことを特徴とする二重化電子計算機システム **予備系として動作し、現用系に障害が発生した場合に、** の切替制御方式。

[発明の詳細な説明]

0001]

【産業上の利用分野】本発明は、外部制御あるいは監視 を行なう二重化系電子計算機システムに関するものであ り、更に詳しくは、障害発生時におけるデータ処理の権 **表性確保を目的とした二重化系電子計算機シムテムの切** り替え方式に関するものである。

特開平6-222944

1、現用系電子計算機、及び予備系電子計算機より上配 ための予備系電子計算機、903は、現用・予備系を切 【従来の技術】予備系電子計算機で、処理継続を可能と **することを特徴とした二重化配子計算機の現用・予備切** 替方式としては、例えば特開昭63~94341「二重 化電子計算機システムの外部制御方式」がある。 図10 は、従来の二重化電子計算機における切替方式を示す図 号、901は前記制御対象装置を制御する現用系配子計 草機、902は前配現用系電子計算機の動作監視を行う であり、904は制御対象装置、920は制御結果僧。 り替えるリレースイッチであり、951、952は各

1レースイッチに対して送出され、茶の切り換えに使用

されるエラー通知信号であり、910は、現用系電子計

算機から制御対象装置に送出される制御信号である。

機は、スイッチ903により、自機が現用機であるが判 102)。タイムアウトタイム内に制御結果信号920 5。タイムアウトタイムを越えている場合には、現用機 【0003】以下に、従来システムにおける見用系・予 **ーチャートに基づいて説明する。制御開始時に電子計算** 断する(1100)。現用機であれば、制御命令を実行 **する(1101)。現用機は制御の完了に要する時間を** を受信すると制御完了とし(1120)、制御を終了す の信号線などに障害が発生し、現用機による制御が不可 節になったと判断し、エラー通知をスイッチ903に行 ない、現用機は制御を終了し、予備機が新たに現用機と 蘭系電子計算機の切り替え方法について、図11のフロ 余裕を持って示したタイムアウトタイムを設定する (1 ノて動作を開始する。

0 を受信するまでの時間にタイムアウトタイムを設定し (1105)、制御結果信号920の受債により制御完 行なわれ、自機が既に現用機に切り替わっていれば、制 [0004] 自機が予備機であれば、制御結果信号92 **現用機においてタイムアウトタイムによるエラー通知が 了を検査し(1140)、タイムアウトタイム内に制御 ッチ903により判断する(1150)。 自機が末だ現** 用機に切り替わっていなければエラー通知を行ない (1 判断し(1130)、自機が現用機であるか否かをスイ | 11] 、スイッチ903を切替え、制御を終了する。 **完了を確認できない場合には、現用機に障害が発生し** 用機が制御命令信号910を送ることができなかった 脚命令の再実行を行なう (1101)。

0005

段機として、制御対象から通知されてくる制御結果情報 5二重化系電子計算機切替えシステムにおいては現用系 タ処理の一質性を維持し、切れ目なく処理を継続させる ことが難しいという問題点があった。また、系の切替え ングに関し、処理系全体としての信頼性に欠けるという | 算機に障害が発生した場合、予備系計算機に対しデー のみに依存していたため、異常の検出、及び通知タイミ [発明が解決しようとする課題] 上記のような構成をと

3

問題点があった。加えて、系の切替時において、それまで現用系として稼動していた計算機上で未処理であったデータを、予備系計算機に引き継ぎ実行する場合においても、処理優先度を考慮したきめの細い対応ができないという問題点があった。

【0006】本発明は、このような問題点を解決するためになされたものであり、それまでの現用系計算機から予備系計算機への切り替え時においてデータ処理の整合性を保証するとともに、二重化系計算機切り替えシステムにおける異常検知手段の信頼性を向上させることを目的としたものである。また、データ処理の実行、あるいは来の切り替え後における未処理データの再実行において優先制御を行うことにより、システム全体の処理を効率よく行うことを目的としたものである。

## [0007]

【課題を解決するための手段】この発明にかかわる現用予備切替方式は、現用系電子計算機の動作を監視するシステム監視制御手段を設け、前記システム監視制御手段は前記現用系電子計算機で未処理である制御対象データを保存するための送信データテーブルを備え、前記制御対象データに1Dを付加して記憶させるようにしたものである。

【0008】またシステム監視制御手段は、前記送信データテーブルに記憶される制御対象データを現用系電子 計算機に送信した時刻を記憶管理する手段を設けるようにしたものである。

【0009】さらに、システム監視制御手段は、前記法信データテーブルに記憶するデータ盘を管理する手段を設けるようにしたものである。

【0010】加えて、システム監視制御手段は、制御対象データの優先度を管理するためのデータ優先度判断手段を設けるようにしたものである。

## [0011]

(作用) この発明による二重化采電子計算機の切替え方(においては、送信データテーブルに制御対象データを保存し、現用采計算機へのデータ送信を管理しているので、障害発生に伴う采切り替えに対してもデータ消失を引き起こすことなくデータ別の整合性を維持して、データ処理を継続させることができる。

【0012】また、送信データテーブルに制御データ送出に関する送信時刻を記録し、処理済み信号を受信するまでの時間問隔を管理することにより、現用系電子計算機で発生した障害の速やかな検出を可能とする。さらに、送信データテーブルに記憶するデータ 量を制御管理する手段を設けたことにより、現用系電子計算機で発生した障害の検出を可能とする。

【0013】データ優先判断手段を設けることにより、 後に制御対象から受信した制御対象データを、その処理 優先順位に対応させて現用系電子計算機に送信すること を可能とする。

【0014】

用予備切替スイッチである。150、250は電子計算 信データ信号350を現用系電子計算機に送るための現 送信する制御対象データ信号である。350はシステム 頼を電子計算機100、200に送る処理開始依頼信号 啓発生時に、システム監視制御手段300が処理開始依 機100、200が処理済データのIDを送る処理済I 存する送信データテーブルである。450は制御対象4 系、200が予備系として動作している。300はシス 例を示すシステムブロック図である。第1図において1 明の実施例1を説明する。第1図は、第1の発明の実施 D信号である。361、362は現用系電子計算機の順 すべきデータを送る送信データ信号である。320は送 監視制御手段300が電子計算機100、200に処理 00が発生するデータをシステム監視制御手段300に 10は制御対象400から送られた制御対象データを保 テム監視制御手段である。400は制御対象である。 3 00、200は電子計算機であり、現在、100が現用 実施例1.以下に図1、図2、及び図3に基力いて、発

【0015】第2図は、第10発明の実施例で使用する法信データデーブル310の構造である。ひとつのレコードがひとつの制御対象データに対応しており、1D、制御対象データの2つのフィールドを持つ。311は1つ1つ制御対象データに付加された1Dである。315は形のが、315は次に現用系電子野算機100に送るへきデータを示す送信データボインタである。315は送信データデーブル310の先頭レコードである。317は送信データテーブル310の末尾レコードである。

【0016】第1の発明の実施例におけるデータ処理について、第3図のフローチャートを用いて説明する。まず最初に、システム監視制御手段300は、制御を始める前に制御を実行するために必要なパラメータの設定を行なう。現用系電子計算機100に複数データを同時に送信することを可能とするために、システム監視制御手段300は、現用系電子計算機100の処理能力に合むせて、データ同時送信数を設定する(503)。以降、システム監視制御手段300は送信データテーブル310の先頭からデータ同時送信数個までのデータを一括してに現用系電子計算機100に送信することが可能となる。

【0017】システム監視制御手段300が、制御対象データ信号450に基づいて送信データテーブル310を更新する動作を説明する。まずシステム監視制御手段300は、制御対象データ信号450が来ていないか調べる(610)。制御対象データ信号450が来ている場合は、制御対象データを受け取り(611)、そのデータに1Dを付加する(612)。制御対象データと1

Dは、送信データテーブル310の末尾レコード317として配倒され(621)、送信データは制御対象400から送られた順番に配優される。

【0018】システム監視制御手段300が送信データテーブル310のデータを現用系電子計算機100に送信する動作を説明する。システム監視制御手段300は、送信データテーブル310の送信データポインタ位置315にデータが存在するか観べる(710)。送信すべきデータがおれば、すでに送信したデータがデータ同時送信数に達していないか調べる(720)。達している場合、現用系電子計算機100は新しいデータの受信不可能であるので、データ送信は実行しない。データ送信が可能であれば、送信データポインタ位置315の制御対象データ312と、1D311を送信データ信号350として現用系電子計算機100に送る(72

よのレコードの制御対象データ312は現用系型子計算機100に送られたので、送信データボインタ315を次のレコードに設定する(723)。

の次のレコードを先頭レコード316とする (83 2は処理が完了したものとして、送信データテーブル 3 系電子計算機100では受信した順番に制御対象データ 処理済ID信号150が来ていればIDを受けとり (8 時の動作を説明する。システム監視制御手段300は、 10から削除し (831)、 法信データテーブル310 た処理済 I D信号 1 5 0 のレコードである送信データテ 障害検出手段において障害が検出されなければ、受信し コード316のID311と比較する (830)。 現用 21)、その1Dを送信データテーブル310の先頭レ た処理済ID信号150が来ているか燗べ (820) 現用采に障害が発生しているかを調べる(810)。ま ープル310先頭フコード316の無御対象データ31 電子計算機100に障害が発生したと判断する。以上の を処理するので、それらが等しくない場合にも、現用系 信した処理済 I Dのレコードを削除する動作および障害 【0019】最後に、送信データテーブル310から受

2)。システム監視制御手段300は現用系電子計算機100において障容が発生したと判断すると、処理開始依頼信号362を予備系であった電子計算機200に送り(835)、現用予備切替スイッチ320を切替え、送信信号350が予備系であった電子計算機200に送信されるようにする(836)。これで電子計算機200に送られたものも含めてまだ処理が済んでいないものであるので、送信データボインタ315を送信データテーブル3100先頭レコード316に設定する(837)。したがって、障容発生後のデータ送信処理では、現用系であった電子計算機100に送られたものも3万円をは全て新現用系電子計算機200に送られることになるので、未処理となる制御対象データは発れることになるので、未処理となる制御対象データは発れることになるので、未処理となる制御対象データは発

生しないことになる。

【0020】実施例2.またこの発明の第2の実施例について、図4、および図5に基づいて設明する。第4図は、第2の発明の実施例で使用する送信データテープル310の構造である。ひとつのレコードがひとつの問節対象データに対応しており、1D、制御対象データに対応しており、1D、制御対象データ、送信時刻の3つのフィールドを持つ。311は、1つ1つの制御対象データに付加された1Dである。312は、制御対象40のから送られてきた制御対象データである。313は、システム監視制御手段300が現用采配子幹算機100に送るべきデータではは、次に現用采配子幹算機100に送るべきデータを示す送信データボインタである。316は送信データテープル310の先頭レコードである。317は送信データテープル310の先頭レコードである。317は送信データテープーの310の未尾レコードである。

信数を設定する(503)。システム監視制御手段30 信号350が送信されてから応答制限時間内に処理済1 処理済ID信号150としてシステム監視制御手段30 応答制限時間を設定する(501)。 現用系電子計算機 0に送信することが可能となる。 0は、送信データテーブル310の先頭からデータ同時 電子計算機100の処理能力に合わせて、データ同時送 機100に障害があったと判断する。次に、現用系電子 D信号150が戻ってこない場合には、現用系電子計算 0に送る。システム監視制御手段300は、送信データ た送信データの処理が完了すると、そのデータのIDを 100は、システム監視制御手段300から送られてき 算機100の処理能力を考慮し、障害と判断するための 行なう。システム監視制御手段300は、現用系電子計 る前に制御を実行するために必要なパラメータの散定を ず最初に、システム監視制御手段300は、慰御を始め ついて、第6図のフローチャートを用いて説明する。ま 送信数個までのデータを一括して現用系電子計算機10 とするために、システム監視制御手段300は、現用系 計算機100に複数データを同時に送信することを可能 【0021】第2の発明の実施例におけるデータ処理に

【0022】システム監視制御手段300が、制御対象データ信号450から送信データテーブル310を更新する動作を説明する。まず、システム監視制御手段300は、制御対象データ信号450が来ているいか関へ610)。制御対象データ信号450が来ている場合は、制御対象データを受け取り(611)、そのデータに1Dを付加する(612)。制御対象データと1Dは、送信データテーブル310の末尾レコード317として記憶され(621)、送信データは制御対象400から送られた原番に記憶される。この処理は実施例1と同様できる。

【0023】システム監視期御手段300が、送信データテーブル310のデータを現用采電子計算機100に メデーブル310のデータを現用采電子計算機100に 送信する動作を説明する。システム監視刷御手段300

は、送信データテーブル310の送信データボインタ位置315にデータが存在するが関へる (710)。送信すべきデータがわれば、すでに送信したデータがデータ同時送信数に建していないか関へる (720)。 違している協合、現用系電子計算機100は新しいデータの受信不可能であるので、データ送信は実行しない。データ送信が可能であわば、送信データボインタ位置315の周切対象データ312と、1D311を送信データ信号350として現用系電子計算機100に送る (72

1)。システム監視的導車段300は、データを送ると送信データテーブル3100送信したロードの送信時刻313のフィールドに送信した時刻を記憶する「722)。次にそのレコードの制御対象データ312は、現用来電子計算機100に送られたので、送信データボインタ315を次のレコードに設定する (723)。

311と比較する (830)。 現用采電子計算機100 に障害が発生したと判断する。以上の障害検出手段にお いて障害が検出されなければ、受信した処理済10信号 ドを削除する動作および障害時の動作を説明する。シス テム監視制御手段300は、送信データテープル310 の先頭レコード316の送信時刻313から応答制限時 **刻を過ぎているにもかかわらず処理済1D信号150が** 古られてこなければ、現用系配子計算機100に障害が 発生したと判断する (812)。また処理済ID信号1 50が米ているが聞へ (820)、処理労10倍与15 **送信ゲータテーブル310の先取レコード316の1D** それらが毎しくない場合にも、現用系配子計算機100 150に対応した、送信データテーブル310上の先頭 現用系配子計算機100の障害を検出する動作と、送信 ゲーダテーブル310から受信した処理済1Dのレコー 0 が来ていれば1 Dを受けとり(8 2 1)、その1 Dを レコード位置にある制御対象データ312は処理が完了 【0024】最後に、システム監視制御手段300が、 では、受債した原番に制御対象データを処理するので、 したものとして送信データテーブル310から削除し

(831)、送信ゲータテーブル310の次のレコードをた頃レコード316とする(832)。システム監視 自20年段300は辺用来電子財機100において障母 が発生したと判断すると、処理関始按照信号362を十億級であった電子財糧200に送り(835)、現用 平値切替スイッケ320を切替え、送信信号350が予備表であった電子計算機200に送信されるようにする(836)。これで電子計算機200に送信されるようにするレコードは電子計算機100に送られたものも含めてまた必要はが落んでいないものであるので、送信データボインタ315を送信データテーブル310の先頭レコード316に設定する(837)。したがって、降音発生後のデータ送信処里では、現用系であった電子計算機100に送られたものも含むできるデータは40であるかっても、未処理であるデータは4

で新現用系電子計算機200に送られることになるので、未処理となる制御対象データは発生しない。

[0025]実施例3.また、この発明の第3の実施例について、図6、および図7に基づいて設明する。第6図は、第3の発明の実施例で使用する法値データテーブル310の構造である。318は、制御対象データの保存量の限界を示すデータ限界ポインタであり、311~317は、発明の実施例1で記載した同一符号に相当す

電子計算機100に複数データを同時に送信することを 可能とするために、システム監視制御手段300は現用 算機100で処理すべきデータの量によって障害を検出 2)。システム監視制御手段300は、配億データレコ 計算機100に障害が発生したと判断する。次に現用系 送信数を設定する(503)。以降、システム監視制御 - 夕同時送信数個までのデータを一括して現用系電子計 【0026】第3の発明の実施例におけるデータ処理に ついて、第7図のフローチャートを用いて説明する。ま ず最初に、システム監視制御手段300が、制御を始め る前に制御を実行するために必要なパラメータの散定を 行なう。第3の発明では、システム監視制御手段300 は、送信データテーブル310に存在する現用系電子計 するので、データ限界ポインタ318を設定する(50 **ードがデータ限界ポインタ318に達すると現用采電子** 系電子計算機100の処理能力に合わせて、データ同時 手段300は、送信データテーブル310の先頭からデ 算機100に送信することが可能となる。

1

【0027】システム監視制御手段300が、制御対象データ信号450から送信デーケテーブル310を更新する動作を説明する。まずシステム監視制御手段300は、制御対象データ信号450が来ていたいが聞べる(610)。制御対象データ信号450が来ていたもが留べるは、制御対象データを受け取り(611)、そのデーケに10を付加する(612)。制御対象データと1Dは、送信データテーブル310の末尾レコード317として記憶され(621)、送信データは制御対象400

から送られた原番に記憶される。この処理は実施例1、

2と回復である。

【0028】システム監視制御手段300が、送信データテーブル310のデータを現用系電子計算機100に送信する動作を説明する。システム監視制御手段300に、送信する動作を説明する。システム監視制御手段300に、送信が一タテーブル310の送信データポインタ位置315にデータがおれば、すでに送信したデータがデータの母子できデータがあれば、すでに送信したデータがデータの母子できデータが起していないか調べる(720)。達している場合、現用系電子計算機100は第七いデータの受送信が可能であるので、データ送信は実行しない。データ送信が可能であるので、データ送信は実行しない。データ送信が可能であれば、送信データポインダ位置315の制御対象データ312と1D311を、送信データ信号350として規用系電子計算機100に送る(72

1)。女にそのレコードの細部な象データ312は、現用来電子半算機100に送られたのた、送信データポインタ315を次のレコードに設定する(723)。この処理は実施倒1と同様である。

1) 、送信データテーブル310の次のレコードを先頭 あった電子計算機200に送り(835)、現用予備切 替スイッチ320を切替え、送信信号350が予備系で 6)。これで電子計算機200は新現用系となる。その れたものであっても、未処理であるデータは全て新現用 **ータテーブル310から受信した処理済1Dのレコード** 0のデータ限界ポインタ318にデータがあれば、現用 **系亀子計算機100で障害が起こったために処理が落っ** 50が来ているか闘べ (820)、処理済1D信号15 0が来ていれば10を受けとり (821)、その10を 送信データテーブル310の先頭レコード316の1D 311と比較する (830)。 現用系電子計算機100 では受信した順番に制御対象データを処理するので、そ れらが等しくない場合にも、現用系館子計算機100に 草害が発生したと判断する。 以上の障害検出手段におい て障害が検出されなければ受信した処理済 1 D信号 1 5 0のレコードである送信データテーブル310先頭レコ ード316の制御対象データ312は処理が完了したも レコード316とする (832)。システム監視制御手 段300は現用系電子計算機100において障害が発生 したと判断すると、処理開始依頼信号362を予備系で あった電子計算機200に送信されるようにする(83 時点で送信データテーブル310に残っているレコード は電子計算機100に送られたものも含めてまだ処理が 済んでいないものであるので、送信データポインタ31 5を送信データテーブル310の先頭レコード316に 設定する(831)。したがって、障害発生後のデータ 送信処理では、現用系であった電子計算機100に送ら **見用系電子計算機100の障害を検出する動作と送信デ** を削除する動作および障害時の動作を説明する。システ 4監視制御手段300は、まず送信データテーブル31 ていると判断する (815)。 次に、処理済10信号1 のとして送信データテーブル310から削除し (83 [0029] 最後に、システム監視制御手段300が

[0030]実施例4.またこの発明の第4の実施例について、図8、および図9に基づいて税明する。第8図は、第4の発明の実施例を示すシステムブロック図であり、図において330は、制御対象から受信した制御対象データの優先度を判断するデータ優先度判断手段である。上記以外の符号は、実施例1に記載されている同一符号に相当する構成要素を扱わす。

【0031】第4の発明の実施例におけるデータ処理に

ついて、第9図のフローチャートを用いて説明する。

ず最初に、システム監視制御手段300が制御を始める

前に制御を曳行するために必要なパラメータの設定を行なう。 現用系電子計算機100に複数データを同時に送信することを可能とするために、システム監視制御手段300は現用系電子計算機100の処理協力に合わせて、データ同時送信数を設定する (503)。以降、システム監視制御手段300は送信データテーブル31点の先頭からデータ同時送信数個までのデータを一括して現用系電子計算機100に送信することができる。この処理は実施例1と同様である。

【0032】システム監視制御手段300が、制御対象 データ信号450から送信データテーブル310を更新 する動作を説明する。まず、システム監視制御手段30 0は、制御対象データ信号450が来ていないか關へる タが先に処理すべきものか判断する(620)。制御対 タを送信データポインタから後ろのシコードを一つずつ I Dを配値する(625)。通常の場合は、制御対象デ -タと I Dを送信データテーブル3 1 0 の末尾レコード 317として記憶され (621)、送信データは制御対 (610)。 制御対象データ信号450が来ている場合 ずらし、送信データポインタの位置に制御対象データと に10を付加する (612)。 システム監視制御手段 3 は、制御対象データを受け取り(611)、そのデータ 0 0 は、データ優先度判断手段330によってそのデー 象データが先に処理すべきものであれば、制御対象デー 象400から送られた原番に配像される。

【0033】システム監視制御手段300が、送信データテーブル310のデータを現用来電子計算機100に送信する動作を設明する。システム監視側卸手段300は、送信する動作を設明する。システム監視側卸手段300は、送信データがわれば、すでに送信したデータがデータ同時送信数に避していないか調べる(720)。 違している場合、現用系電子計算機100は新しいデータを信信が可能であるので、データ送信は実行しない。デーを経済が可能であれば、送信データポインタ位置315の制御対象データ312と1D311を、送信データ信号350として現用系電子計算機100に送る(72

3 5 U C L C 現出来礼十計事機 I U U になる ( 7 2 1 )。そのレコードの制御対象データ 3 1 2 は、現用系電子計算機 I O O に送られたので、送信データポインタ 3 1 5 を次のレコードに設定する ( 7 2 3 )。この処理は実施別 1、3 と同様である。

系電子計算機200に送られることになるので、未処理

となる制御対象データは発生しない。

[0034] 最後に、送信データテーブル310から受害した処理済1Dのレコードを削除する動作および障害時の動作を説明する。システム監視制御手段30は現用系に障害が発生しているかを関べる(810)。また心理済1D信号150が来ているが関へ(820)、処理済1D信号150が来ていれば1Dを受けとり(821)、その1Dを送信データテーブル310の先頭レコード316の1D311と比較する(830)。現用系配子計算機100では受信した順番に制御対象データを

特開平6-222944

ル310から削除し(831)、送信データテープル3 3 1 2 は処理が完了したものとして、送信データテーフ ブル310上の先頭レコード位置にある制御対象デーシ 処理済ID信号150のレコードである送信データテー **審検出手段において、障害が検出されなければ受信した** 子計算機100に障害が発生したと判断する。以上の開 処理するので、それらが等しくない場合にも、現用系電 1 0の次のレコードを先頭レコード 3 1 6とする (8 3

であるデータは全て新現用系電子計算機200に送られ った電子計算機100に送られたものであっても未処理 がって、障害発生後のデータ送信処理では、現用系であ たものも含めてまだ処理が済んでいないものであるの 送信信号350が予備系であった電子計算機200に是 り(835)、現用予備切替スイッチ320を切替え、 依頼信号362を予備系であった電子計算機200に治 ることになるので、未処理となる制御対象データは発生 で、送信データポインタ315を送信データテーブル3 0 は新現用系となる。その時点で送信データテーブル 3 2)。システム監視制御手段300は現用系電子計算機 しない。この処理は実施例1と同様である。 皆されるようにする(836)。これで電子計算機20 1-00において障害が発生したと判断すると、処理開始 10の先頭レコード316に設定する(837)。した 10に残っているレコードは電子計算機100に送られ

れているので、以下に示されるような効果を奏する。 【発明の効果】この発明は、以上説明したように構成さ (0035)

行うことができる。 処理となるデータを発生させることなく継続的に処理を タを記憶する構成としたので障害発生時においても、未 【0036】送信データテーブルを設け、制御対象デー

理するようにしたので、容易に障害を検出することがで さらに、送信データテーブルに記憶されるデータ盘を管 **ータに対して、速やかに障害を検出することができる。** 5制御データを現用系電子計算機に送信した時刻で管理 【0037】また、送信データテーブルに記憶されてい 判断するようにしたので、障害が発生した制御対象テ るようにし、個々の制御対象データの処理時間で障害

【0038】加えて、制御対象データを優先度管理する

御を考慮したデータ処理が可能となりシステム処理効率 を向上させることができる。 ための優先度判断手段を設けるようにしたので、優先制

【図面の簡単な説明】

【図1】発明の実施例1を示すシステムプロック図であ

の構造を示す図である。 【図3】発明の実施例1を示す処理のフローチャートで 【図2】発明の実施例1で使用する送信データテーブル

【図4】発明の実施例2で使用する送信データテーブル

の構造を示す図である。 【図 5 】発明の実施例 2 を示す処理のフローチャートで

の構造を示す図である。 【図1】発明の実施例3を示す処理のフローチャートで 【図6】発明の実施例3で使用する送信データテープル

【図8】発明の実施例4を示すシステムプロック図であ

【図9】発明の実施例4を示す処理のフローチャートで

示すプロツク図である。 【図10】従来の現用予備系切替方式の実施例の構成を

法を示すフローチャートである。 【図11】従来の現用予備切替方式の一実施例の制御方

100 【符号の説明】 (現用系) 電子計算機

200 150 処理済 I D信号

250 処理済 I D信号 (予備系) 電子計算機

300 システム監視制御手段

310 送信データテープル

320 現用予備切替スイッチ

350 送信データ信号

362 処理開始依頼信号

361

処理開始依頼信号

400

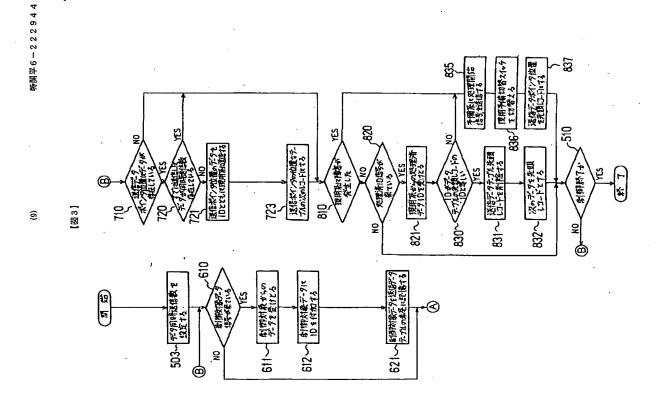
制御対象

制御データ信号

がまたる

多种种技术

ညှ 8 S  $^{3}$ **生逝生郑** [図1] 発展対象データ <u>36</u>% 25253 55032 30203 35445 図4] ŝ 送信服 10:40.35 10:40.33 ~316 318 8 25 2 ಜ 5 3<u>15</u> SIGNARY. (図2) 25253 55032 312 30203 35445 <u> 56</u> 制即对果表面 [図6] <del>-317</del> 世紀後と [図10] \<u>316</u> 30 203 312 55032 35445 952~ ~910



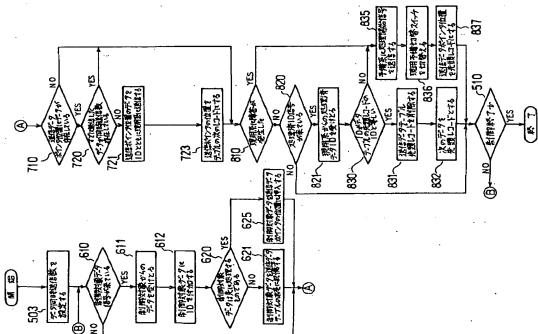
Ξ

(12)

特別平6-222944

[68]

(13)



This Page Blank (uspto)